

(19)

JAPANESE PATENT OFFICE

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: **57055468 A**

(43) Date of publication of application: **02.04.82**

(51) Int. Cl

G06F 15/00

G06F 15/30

(21) Application number: **55129321**

(71) Applicant: **HITACHI LTD**

(22) Date of filing: **19.09.80**

(72) Inventor: **FUJIKATA KENJI**

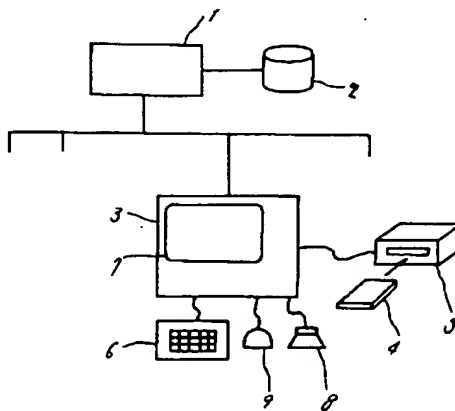
(54) INDIVIDUAL DISCRIMINATION SYSTEM

(57) Abstract:

PURPOSE: To make safe the service system, by separating a known data into two, and storing one to a computer system and another to a magnetic card.

CONSTITUTION: An individual data is separated into two and stored to a common storage means 2 and an individual card 4. In the discrimination, the user sets the card 4 of itself to a reader and inputs the pass-word of itself from a keyboard 6. A host computer 1 picks up a part of corresponding known data from a file device 2. This picked up data is synthesized at a terminal device 3 with the stored data on the card. Based on the synthesized data, the terminal device 3 interprets it with the inputted pass-word, and inquiries are displayed on a display device 7 and the input of reply is urged.

COPYRIGHT: (C)1982,JPO&Japio



⑬ 日本国特許庁 (JP)

⑪ 特許出願公開

⑫ 公開特許公報 (A)

昭57—55468

⑤ Int. Cl.³
G 06 F 15/00
15/30識別記号
1 0 2庁内整理番号
6974—5B
7737—5B

⑬ 公開 昭和57年(1982)4月2日

発明の数 1
審査請求 未請求

(全 7 頁)

⑭ 個人識別方式

地株式会社日立製作所中央研究
所内

⑯ 特 願 昭55—129321

⑰ 出 願 人 株式会社日立製作所

⑱ 出 願 昭55(1980)9月19日

東京都千代田区丸の内1丁目5
番1号

⑲ 発 明 者 藤方健二

⑳ 代 理 人 弁理士 薄田利幸

国分寺市東恋ヶ窪1丁目280番

明 細 書

発明の名称 個人識別方式

特許請求の範囲

1. 暗号化された個人データを2つに分割して共通の記憶手段および個別の記憶手段に記憶しておき、識別に際して、これらの手段からのデータを合成して解読し、解読された個人データをもとに質問を提示し、その質問に対する回答の正否を検定するようにしたことを特徴とする個人識別方式。
2. 特許請求の範囲第1項記載の個人識別方式において、個人データが個人の過去の経歴や経験に基づく知識情報であることを特徴とする個人識別方式。
3. 特許請求の範囲第1項または第2項記載の個人識別方式において、質問に対する回答を音声で入力し、かつ回答の正否を検定するとともに声の質の合否を検定するようにしたことを特徴とする個人識別方式。

発明の詳細な説明

本発明は、計算機システムが個人に対してサービスを提供する場合などにおいて、その個人があらかじめ登録された特定の個人であるかどうかを識別する方式に関するものである。

従来、個人識別では、個人の生理的・形態的特徴である顔とか指紋とか掌形とかサインとかを利用する方法や、個人の持物である印鑑とか磁気カードを利用する方法や、個人の記憶した番号(パスワード)を利用する方法が広く考察され、一部実用されている。

このうちのいくつかは、画像処理装置を必要とし、また、処理に多くの時間が掛かるなどから、実時間での識別に困難があるなど、問題が多い。また他のいくつかは、紛失・盗難など安全(セキュリティ)上の問題があり、これが用途を限定している最大の要因の一つとなつている。

したがって本発明の目的は、画像処理装置のよりな特殊で高価な装置を必要とせず、かつ利用する個人にとって極めて安全な個人識別方式を提供することにある。

上記の目的を達成するために、本発明の個人識別方式では、顔や掌形などのような外見的特徴ではなく、もつと心の奥底にひそむもの、すなわち個人の過去の経歴や経験に基づいた「知識」を利用する。この知識データは一たん暗号化され、その暗号化されたデータが二分されて、一部は計算機システムに記憶され、残りの一部は商人の持物の中に記憶されるように構成する。この商人の持物とは、磁気カードであつてもよいが、より効果的には、電子回路を含む小型のカード状装置である。この装置は、従来の磁気カードがパッシブな記憶媒体でかつ記憶容量が比較的小さいのに対し、電子カードとも呼ぶべきアクティブ要素を持つた比較的記憶容量の大きい記憶媒体である。このように暗号化したあと二分して別々に記憶すると、この電子カード単体だけが盗難にあつても、あるいは逆に計算機システム内の商人の知識データが盗難にあつても、それぞれは不完全なデータであるため解読は不可能となる。したがつてこの二つのデータが合成され、かつ適切な鍵で解読さ

れ、かつ解読された知識データをもとに計算機システムが問合せてくる質問にすべて正確に答えられたときだけが本人と識別されるので、極めて安全なシステムとなる。とくに本方式を銀行システムに適用する場合には、上述の電子カードは、単に個人識別用の知識データの記憶という機能だけでなく、金額データの管理の機能を付与した電子財布として用いることができ、従つて銀行の口座から個人識別が合格となつたときに預金をデータの形でこの電子カードにおろし、この電子カードで買物ができるようなシステムを構築することができる。

以下、本発明を実施例によつて詳細に説明する。

第1図は、本発明による個人識別方式が実装されるシステムの一例を示している。図において、ホスト計算機1のファイル装置2の中に、暗号化された個人の知識データの一部が格納されている。ホスト計算機1に接続された端末装置3の前に坐つた利用者は、自分の電子カード4を電子カード読取器5にセットし、キーボード6から自分のパ

スワードを入力する。電子カード4には少くとも2種類の情報が記憶されており、その第1種は既述の知識データの残りであり、第2種はファイル装置2の中から該当する知識データを探索するための情報である。第2種情報としてはたとえばファイル番号とか電子カードの発行番号が利用できる。この情報は商人のパスワードを鍵として暗号化されているので、キーボード6から入力されたパスワードで電子カード4から読取られた第2種情報を解読することによつて、ホスト計算機1がファイル装置2から対応した知識データの一部を取出すことができる。

取出された知識データは、電子カードに記憶された知識データとたとえば端末装置3で合成される。端末装置3は、それ自身で演算能力を持つインテリジェント端末とすることができる。合成された知識データをもとに、端末装置はそれを入力されたパスワードで解読し、その結果をもとに表示装置7の上に質問文を表示し、その回答の入力をうながす。この場合、付属されたスピーカ8に

より合成音声で質問を発してもよい。回答はキーボード6のキーによる入力か、あるいは付属されたマイクロホン9に向かつて音声で入力する。この場合、質問が「はい」「いいえ」で答えられるような形式とか、あるいは項目選択形式で1～5程度の数値のうちの1つを発声させて認識させる技術は既に実用の段階に十分達している。

第2図は、本発明の個人識別方式に用いられる電子カード4の具体的一実施例を示すブロック線図である。電子回路は近年の半導体技術の発展で極めて小型化・薄形化して実現可能であり、本実施例でも全体の大きさが通常のクレジットカードの大きさで、厚さも厚くてもその数倍以下で実現できる。この電子カードの中心部はマイクロコンピュータ11と電気的に書き換え可能なROM12(EEPROM, electrically erasable and programable read-only memory)である。この実施例では、回路駆動用電源とROM書き込み用電源とが外部すなわち既述の電子カード読取器5から端子16、17を介して供給され、またそのこと

の信号の授受は送受信制御回路13と光変換素子14の作用で、ビット直列の光信号として実行される。マイクロコンピュータ11は、入力される複数個のコマンド信号に応じてそれぞれあらかじめ定まつたプログラムを実行する機能をもっており、その各プログラムはROM12の中に記憶されている。ROM12の一部には既述の第1種ならびに第2種の情報が入っており、この部分はマイクロコンピュータ11の制御のもとに電源スイッチ回路15を作動させて、必要なときに通常状態のときとは一般に異なつた蓄込用電源を供給するようにし、内容を蓄込えることができる。

第3図は本個人識別装置に用いる知識データの一例の一部を示す。ここで記号や数値はASCIIコードとして各1バイトで構成され、また漢字・かな類はJIS C 6226に規定されたコードが利用でき各2バイトで構成できる。従つて第3図の情報は、とりまなおさず一連のバイトから構成された情報である。この情報は、個人の氏名、生年月日、性別、住所などの基本データの他、過去

市は、塩釜市ですか？」という文章を作り、これを表示装置7に表示すればよい。表示装置7は通常、漢字、かななどの文字発生器を内蔵し、表示バッファメモリに文字コードを蓄込むだけで表示が自動的に行なわれるよう簡単に構成できる。この時「はいか、いいえで答えて下さい」というふうに回答の仕方を表示して教示することもできる。また上例で塩釜市以外の市名を入れて「いいえ」の回答を期待することもできるし、さらに「あなたが」「は」「次のうちのどれですか？」という文字コード列を基本にして「あなたが過去に住んだことのある都市は、次のうちのどれですか？」という文章を創成し、1…米沢市 2…塩釜市 3…姫路市 4…境港市 5…松山市 というように5個程度を例示し、その中に本物の回答例「塩釜市」を任意の場所にはめ込んだり、あるいは全然はめ込まなかつたりして質問を複雑化できる。このような質問技術はすでに実際的な技術になつてきている。

第4図は、第3図のような個人の知識データを

の経験や経歴に關した情報として、郷里を流れている小川の名前、登山したことのある思い出の山の名前、過去に住んだことのある都市、学生時代の恩師の名、愛用している腕時計のメーカー名、自家用車の登録番号、母の結婚前の姓などが、対応する項目番号のあとに列記されている。このうち都道府県名などは文字コードではなく、1が北海道、2が青森というようなコード番号として記憶してもよい。

このような知識データを用いて端末装置3が質問を発する技術は極めて容易に実現できる。たとえばもつとも簡単な方式としては、「あなたが」「は」「ですか？」という3種の文字コード列を記憶しておき、いくつかの項目のうちの一つ、たとえば第3図の(28)塩釜市が乱数を利用して選ばれたとすると、端末装置は(28)に対応してシステムが記憶している「過去に住んだことのある都市」という文字コードを質問の文字コードに挿入し、かつ回答の「塩釜市」という文字コードを挿入して、「あなたが過去に住んだことのある都

格納する方法を示した図である。知識データはそのままの形で(通常の文字コードとして)記憶すると、容易に判読でき、データの安全上の大きな問題がある。本個人識別方式ではこれを暗号化し、しかも暗号化した結果を2分して別々に記憶することを特徴とする。一般に暗号化のやり方は、ある値となる記号で、データのある一かたまり(以後、ブロックと呼ぶ)ずつ変換するものであり、米国商務省標準局が推奨するDES(Data Encryption Standard)と呼ばれる暗号化方式が利用できる。(注):(Data Encryption Standard, 発行番号FIPS PUB 46, National Bureau of Standard, U.S. Department of Commerce)この方式では、第4図に示すように、原情報を8バイトずつに区切り、これを一かたまり(ブロック)として暗号化する。この時の鍵としては本人しか知らない8バイトのパスワードが使用できる。この暗号化方式は、8バイトのデータを64ビットの一連の情報とみなし、まずビット位置をある所定の方法でばらばらに入れかえる

ことから始まる。次いで鍵で修飾された複雑な演算を数段回実行する。従つて出力から鍵なしでもとのデータを類推することは不可能であり、解読する唯一の方法は鍵を次々と片つ端からためしていくことである。DESでは鍵として8バイトとつており、チェックビットを除いた56ビットが自由にとれるので 2^{56} 通りの鍵が実在する。従つてこれを順次ためしていって正しい鍵を見出す平均時間は、ある計算(1μsに1個ずつ解読すると仮定)によれば1000年となる。しかし問題は、実用的なシステムではこの途として 2^{56} 種もとれないことである。上述の例では、個人の入力するパスワードを鍵として暗号化するのが便利であるが、56個の1,0のシーケンスをパスワードとして覚えるのは困難である。したがって通常のテンキーのような数字キーボードから入力される番号をパスワードとする以外になく、その場合には従つて、8桁の数値としても 10^8 個の組合せしかない。これは上述と同じ計算では3分である。すなわち強力な計算機で解読すれば3分で内

容が見えてしまう。このように、計算機ごおしの暗号通信には強力な暗号化方式も、計算機と人間との接点で意外と弱さを露呈する。この弱さを確実になくするために、本発明の個人識別方式では、知識データがあるかたまりずつ暗号化したのち、各かたまりからその一部を抜出してしまふようにした。この方式では、データの安全性はその抜出した量、残っている量のどちらか小さい方に依存している。すなわち5個のかたまりから各1ビットずつ抽出すれば、残ったデータでこの計5ビットを推測するには 2^5 通りためせばよい(実際にはそれをさらに 10^8 個の鍵でためすことになる)。もし5個のかたまりから1バイトずつ抽出すれば、残ったデータでこの計5バイトを推測するには 2^{40} 通りの試みが必要となる。従つて抽出するデータと残っているデータがいずれもが最高の安全性を保つのは、理論的には丁度半分ずつに分ける時である。上の例では、原情報8バイトを同じく8バイトの暗号化情報へと変換したあと、4バイトずつに変換し、図示したように一方をホス

ト計算機1の持つファイル装置2の中に記憶し、他方を個人が所有する電子カード4の中のROM12の中に個人ファイルとして記憶するように構成する。

このようにすると、上例の5つのかたまり(ブロック)からなる情報(すなわち40バイト)は20バイトずつに分離され、どちらか一方で他方を鍵なしで推測するとすれば、鍵を8桁の数値(すなわち 10^8 通り)として、

$$2^{22.4} \times 10^8$$

通りの回数の試算が必要となり、これは実際上解読が不可能な量である。しかもその試算のうちの何度かに、もつともらしい情報が出現するのでさらに解読を困難とする。たとえば第3図の例でいえば、第4図の第1ブロックに相当する情報は「(01)磯野」である。「(01)」は各1バイト、「磯野」は各2バイト、計8バイトの情報であるからである。このとき解読の過程で「磯田」「磯口」「磯島」「上野」「山野」など、もつともらしい多様な解読結果が出現することになる。

(01)(02)(03)というふうに数字が順番に入っているということがわかればまた解読は多少楽になるが、もともとデータが半分欠陥しているわけだからそう極端に楽になるわけではない。

以上のように、暗号化したデータを各暗号化の単位ごとに2分して別々に記憶するようにすると、その安全性は極めて大きくなる。この場合、原情報量が多ければ、必ずしも $1/2$ ずつに分離する必要はない。すなわち各ブロックから少しずつ抽出しても、ブロック数が多ければそれだけ組合せの数は大きくなり、従つて必要な安全性を保つのに十分なだけのデータの抽出で済む。この方式では、既述のごとく両方が組合されて、かつ正しい鍵が提示されたときのみ解読ができることになる。

第5図は、本発明の個人識別方式のための知識データを作る装置の一実施例を示している。ホスト計算機1に接続されたデータ作成用端末装置33には、ホスト計算機1から提示される質問を表示するための表示装置7と、その回答を入力するためのデータ入力回路36と、その入力された

データがあるバイト数に達して保持するデータ保持回路37とをもっている。入力データが一定バイト数(すなわち1ブロック)に達するたびに、別途入力されてレジスタ38に保持された鍵番号で、これを暗号化する暗号化回路39を作動させ、得られた暗号出力を分割回路40で二分して一方をホスト計算機1經由でファイル装置2に送り出し、他方を電子カード書き込み装置44で電子カード4に書き込むように構成される。この場合、データ入力回路36は原理的には漢字タブレットのような多文字入力キーボードでよいが、マンマシン性の向上のためには、表示装置に表示する質問をできるだけ選択方式にすれば、簡単な英数字キーでも実現できる。

以上に述べた個人識別方式は、たとえば銀行システムに適用することができる。すなわち既に示した第1図において、ホスト計算機1は銀行の計算機として金銭出納の管理も行なっているとする。このとき、窓口の端末装置3にむかつて利用者が自分の電子カード4を電子カード読取り器5

にセットし、表示装置7に表示される質問に次々と回答する。本人であることが確認されたとき、端末装置3は、電子カード4に入っている第3種の情報を読み出し、これを表示装置に表示する。この第3種の情報とは、既述の第1種、第2種に加えて記憶された預金額の情報である。したがって利用者は自分の電子カードに入っている預金額を知ることができ、また、別途、自分の銀行口座に残存する預金額も同時に簡単に表示できるので、これらを見て、口座からどの位の額をおろして電子カードに入れるかを判断し、キーボード6からその額を入力する。端末装置は、電子カードに残存した預金額と入力された預金引出し額とを加算して、これを暗号化し、再び電子カード内に書き込む。この電子カードは、いわば電子財布であつて、商店の金銭登録機と組合わせて、買物総額をここから自動的に引落とすことが容易にでき、キャッシュレスの買物が可能となる。

この個人識別方式では、第3図の項目(100)に例示したように、個人の音声の特徴データを含

めることができる。この特徴データは、ある言葉を発声したときの音声分析によつて得られるデータであり、たとえばPARCOR係数であつてよいし、さらに他の音質特徴を付属させてもよい。このようにするとき、個人識別の一質問として項目(100)が選ばれると、端末装置は「合言葉を入力下さい」というように指示する。利用者はあらかじめ登録した言葉を発すると、それが分析されて、項目(100)に記憶されたものと、内容的に一致するかどうかとともに音声的に一致するかどうかも調べることができる。このような声質的な一致をみるには、いくつかの質問項目のうちのただ一つ(すなわち項目(100))に限る必要はない。どの質問に対しても音声で回答を入力するようにすれば、「はい」「いいえ」「3番」などいうような短い言葉の中からも、その人の声質を分析すれば、かなり正確な判断が可能となる。このように、電子カードの中に声の特徴データを含めることができるので、回答内容の正否とともに声質の合否をも検定することが可能となり、したがって

銀行システムに実用するとき、利用者は銀行の計算機システムと対話するために窓口に行く必要はなく、任意の電話器で預金を電子カードにおろすことが可能となる。この場合、質問は、すでに成熟期にある音声合成技術によつて容易に実現できるし、その回答音声の認識も容易になつてきている。また電子カードはアクティブな回路要素を含むので、第2図で述べた構成のうち光変換素子14を音変換素子と置換すれば、従来の音響カップラによつて容易に通信が可能となり、送られてくるコマンドによつて電子カードの内容を送り出したり書換えたりが自由にできる。

以上説明したごとく、本発明によれば、安全な個人識別方式が実現でき、銀行システムを初めとして各種のサービスシステム、予約システム、セキュリティシステムなどに実用でき、その効果は極めて大である。

図面の簡単な説明

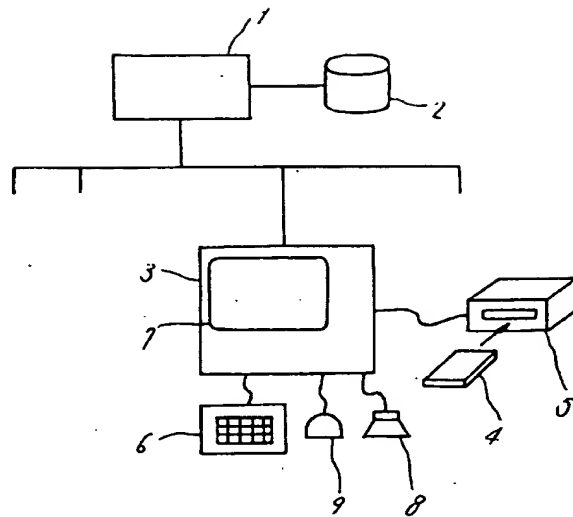
第1図は、本発明による個人識別方式が実装されるシステムの一例を示す図、第2図は本発明の

個人識別方式に用いられる電子カードの一具体的実施例を示すブロック線図、第3図は、本発明の個人識別方式に用いる知識データの一例を示す図、第4図は第3図に示したような知識データを格納する方法を示した図、第5図は本発明の個人識別方式のための知識データを作る装置の一実施例を示す図である。

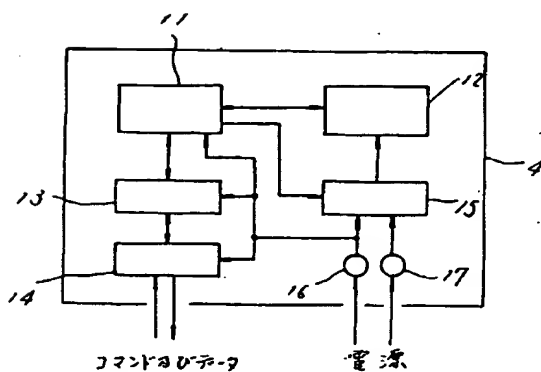
1…ホスト計算機、2…ファイル装置、3…端末装置、4…電子カード、5…電子カード読取器、6…キーボード、7…表示装置、8…スピーカ、9…マイクロホン、11…マイクロコンピュータ、12…電氣的書換え可能メモリ(EEPROM)、13…送受信制御回路、14…光変換素子(または音変換素子)、15…電源スイッチ回路、33…データ作成用端末装置、36…データ入力回路、38…変レジスタ、39…暗号化回路、40…分割回路、44…電子カード書き込み装置。

代理人 弁理士 薄田利幸

第 1 図



第 2 図



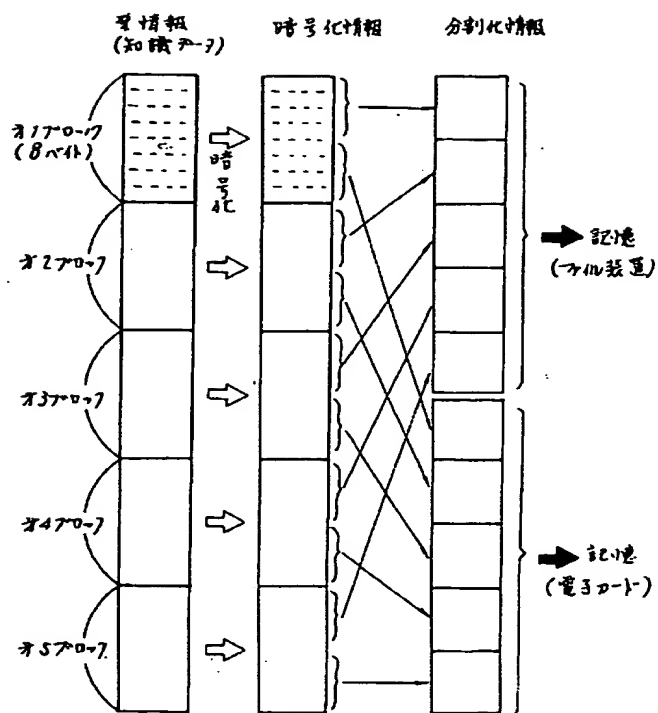
第 3 図

(01) 磯野TAT (02) 昭和55年4月1日 (03) 甘
(04) 東京都 (05) 国分寺市

(26) 日野川 (27) 越智山 (28) 塩釜市 (29) 新田
しず子 (30) せし (31) 厚 55-1234 (32) 長谷川

(100) 10, 8, 3, 5, 9, 138, 26, 10, 9, 3, 281, 6

第 4 図



第 5 図

